

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 2001-094597
 (43)Date of publication of application : 06.04.2001

(51)Int.Cl. H04L 12/56
 H04M 3/00
 H04M 3/36

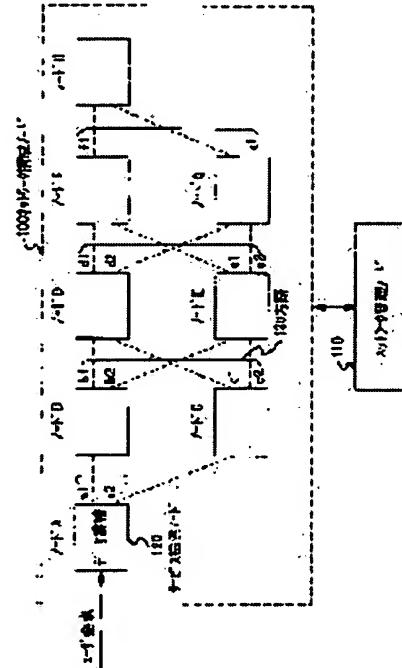
(21)Application number : 11-265916 (71)Applicant : NEC COMMUN SYST LTD
 (22)Date of filing : 20.09.1999 (72)Inventor : YASUI MASANOBU

(54) METHOD AND DEVICE FOR SELECTING ROUTE

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To select a route in which the resources of a network can be secured for a request to distribution service.

SOLUTION: A network management node 110 collects and stores the measured traffic data of routes a1 to g1 of respective nodes A to H on a network 100 and calculates predicted traffic quantities for each route by using a long-period moving average and a short-period moving average calculated from the stored data. When a request to select a route is received from a service providing node 120 which provides services, the route having less traffic is selected according to the predicted traffic quantity and reported to the node 120, which makes a connection with the reported route and sends data. Thus, distribution services are provided in the optimum route having less traffic.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination] 17.08.2000

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number] 3394476

[Date of registration] 31.01.2003

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開2001-94597

(P2001-94597A)

(43)公開日 平成13年4月6日(2001.4.6)

(51)Int.Cl. ⁷	識別記号	F I	テーマコード ⁸ (参考)
H 04 L 12/56		H 04 M 3/00	D 5 K 0 1 9
H 04 M 3/00		3/36	B 5 K 0 3 0
3/36		H 04 L 11/20	1 0 2 D 5 K 0 5 1
			1 0 2 E

審査請求 有 請求項の数5 O L (全8頁)

(21)出願番号 特願平11-265916

(22)出願日 平成11年9月20日(1999.9.20)

(71)出願人 000232254

日本電気通信システム株式会社
東京都港区三田1丁目4番28号

(72)発明者 安井 正信

東京都港区三田1丁目4番28号 日本電気
通信システム株式会社内

(74)代理人 100105511

弁理士 鈴木 康夫 (外1名)

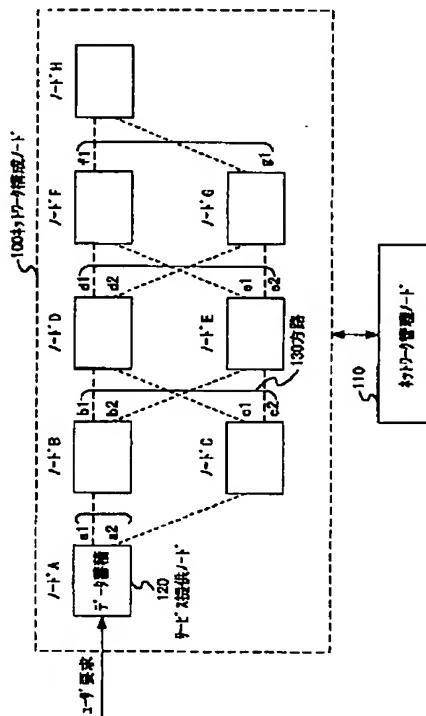
最終頁に続く

(54)【発明の名称】 方路選択方法及び装置

(57)【要約】

【課題】 配信サービスへの要求に対してネットワークのリソースが確保可能な方路を選択する。

【解決手段】 ネットワーク管理ノード110は、ネットワーク100上の各ノードA～Hの方路a1～g1の実測トラヒックデータを収集して記憶し、このデータを基に算出した長期移動平均及び短期移動平均を使用し、予測されるトラヒック量を各方路毎に算出する。サービスを提供するサービス提供ノード120から方路の選択要求を受付けると、前記予測されるトラヒック量に基づいてトラヒックの少ない方路を選択してノード120へ通知し、ノード120は通知された方路にコネクションを形成してデータを送信する。トラヒックの少ない最適な方路で配信サービスを行う。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のノードを介してデータを伝送するネットワークにおける方路選択方法において、各ノード毎の各方路のトラヒック量を収集し、所定ノードからのデータの送信時に、収集したトラヒック量から算出した長期移動平均及び短期移動平均の2つの移動平均により各方路のトラヒック量の変化を予測し、前記トラヒック量及び前記トラヒック量の変化の予測結果に基づきトラヒックの少ない送信先までの方路を選択することを特徴とする方路選択方法。

【請求項2】 複数のノードを介してデータを伝送するネットワークにおける方路選択方法において、各ノード毎の各方路のトラヒック量を収集し、所定ノードからのデータの送信時に、収集したトラヒック量から算出した長期移動平均及び短期移動平均の2つの移動平均により各方路のトラヒック量の変化を予測するとともに、前記トラヒック量の平均値と標準偏差値に基づくトラヒック量を予測し、前記両予測結果に基づきトラヒックの少ない送信先までの方路を選択することを特徴とする方路選択方法。

【請求項3】 前記所定ノードはデータの送信要求に対して、送信データを記憶装置に蓄積し、トラヒックが低くなると予測される時間帯において前記方路の選択を開始することを特徴とする請求項1又は2記載の方路選択方法。

【請求項4】 複数のノード間でデータを伝送するネットワークにおける方路選択装置において、ネットワーク上の各ノード毎の各方路のトラヒック量を収集して記憶するデータ収集部と、収集されたトラヒック量から長期移動平均及び短期移動平均の2つの移動平均を算出し、前記トラヒック量と前記2つの移動平均とから予測されるトラヒック量を算出する予測トラヒック算出部と、所定ノードからの要求により前記予測されるトラヒック量に基づいて、データ送信先までのトラヒックの少ない方路を選択する方路選択要求受付部とを有することを特徴とする方路選択装置。

【請求項5】 前記予測トラヒック算出部は、前記トラヒック量の平均値及び標準偏差値に基づくトラヒック量と、前記2つの移動平均によるトラヒック量の変化の予測から、前記予測されるトラヒック量を算出することを特徴とする請求項4記載の方路選択装置。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】本発明は、ネットワーク上の方路選択方式に関し、特に、トラヒック量の移動平均の情報に基づきネットワーク上でのサービス提供を円滑化できるような方路選択を行う方路選択方法及び装置に関する。

【0002】

【従来の技術】多量のデータをネットワークを利用して

配信するサービスにおいては、リソース面でネットワークにかなりの負荷がかかることになる。そのような多量データの配信サービスには、即時性よりも確実に配信できることが重要なものが多々存在している。従来、このような配信サービスにおいては、要求を受け付けた後、当該要求情報をハードディスク等の2次記憶装置に一旦蓄積しておき、ネットワークの負荷が比較的低くなりそうな深夜等の時間帯に方路を選択して当該要求に対する配信を行うようにしている。

【0003】

【発明が解決しようとする課題】しかし、従来の方路選択方式においては、次のような問題点があった。即ち、一般にネットワークの負荷は、方路毎等に時期及び時刻によって変動が生じており、深夜の時間帯といえども負荷が必ずしも低くなるとは限らないのが実状であり、負荷状況によってはネットワークのリソース不足等によって深夜の時間帯等でも配信することができないことがある。

【0004】また、選択した所定ルートを介して大量のデータを配信する場合、当該ルートに関連するネットワークの負荷は必ずしも低いとは限らないから、多量のデータを流すことによってそのルートに関連するネットワークのリソースを占有してしまい、他の要求に対する配信が不可能となるおそれがあるという問題がある。

【0005】(目的)本発明の目的は、配信サービスへの要求に対してネットワークのリソースが確保可能な方路を選択できる方路選択方法及び装置を提供することにある。

【0006】本発明の他の目的は、各方路のトラヒック量を予測して、トラヒックの少ない最適な方路を選択する方路選択方法及び装置を提供することにある。

【0007】

【課題を解決するための手段】本発明は、各方路のトラヒック量を、測定値及びそのデータを基にした長期移動平均及び短期移動平均の2つの移動平均から予測し、サービスを提供するのに最も適した方路を選択する方法及び装置を提供する。

【0008】本発明の方路選択方法は、複数のノードを介してデータを伝送するネットワークにおける方路選択方法において、各ノード毎の各方路のトラヒック量を収集し、所定ノードからのデータの送信時に、収集したトラヒック量から算出した長期移動平均及び短期移動平均の2つの移動平均から各方路のトラヒック量の変化を予測し、前記トラヒック量及び前記トラヒック量の変化の予測結果に基づきデータ伝送に最も適した送信先までの方路を選択することを特徴とする。また、複数のノードを介してデータを伝送するネットワークにおける方路選択方法において、各ノード毎の各方路のトラヒック量を収集し、所定ノードからのデータの送信時に、収集したトラヒック量から算出した長期移動平均及び短期移動平均

均の2つの移動平均から各方路のトラヒック量の変化を予測するとともに、前記トラヒック量の平均値と標準偏差に基づくトラヒック量を予測し、前記両予測結果に基づきトラヒックの少ない送信先までの方路を選択することを特徴とする。また、前記各方路選択方法において、前記所定ノードはデータの送信要求に対して、送信データを記憶装置に蓄積し、トラヒックが低くなると予測される時間帯において前記方路の選択を開始することができる。

【0009】また、本発明の方路選択装置は、複数のノード間でデータを伝送するネットワークにおける方路選択装置において、ネットワーク上の各ノード毎の各方路のトラヒック量を収集して記憶するデータ収集部と、収集されたトラヒック量から長期移動平均及び短期移動平均の2つの移動平均を算出し、前記トラヒック量と前記2つの移動平均とから予測されるトラヒック量を算出する予測トラヒック算出部と、所定ノードからの要求により前記予測されるトラヒック量に基づいて、データ送信先までのトラヒックの少ない方路を選択する方路選択要求受付部とを有することを特徴とする。また、前記予測トラヒック算出部は、前記トラヒック量の平均値及び標準偏差に基づくトラヒック量と、前記2つの移動平均によるトラヒック量の変化の予測から、前記予測されるトラヒック量を算出することを特徴とする。

【0010】本発明の方路選択装置は、より具体的には、ネットワーク上の各ノードから方路の実測トラヒックデータを収集して記憶しておくデータ収集部（図2の200）、収集されたデータを基に算出した長期移動平均及び短期移動平均を使用し、予測されるトラヒック量を算出する予測トラヒック算出部（図2の210）、サービスを提供するノードからトラヒックの少ない方路の選択要求を受付ける方路選択要求受付部（図2の220）とから構成される（図2）。

【0011】（作用）収集された各ノードの方路毎の実測トラヒック量、又はトラヒックの変化が正規分布に従うとして前記実測トラヒック量の平均値及び標準偏差差とから算出した各方路の予測トラヒック量と、更に実測トラヒック量から長期移動平均と短期移動平均の2つの移動平均を算出して、前記実測トラヒック量又は前記予測トラヒック量を補正し、補正後の実測トラヒック量又は予測トラヒック量に基づいてサービスに最も適した方路を選択する。

【0012】方路選択要求元すなわちネットワークのサービスを提供するノードであるサービス提供ノードは、前記方法により選択された方路を使用することにより、ネットワークのトラヒックの影響によるリソース不足等の問題を最小限にする事ができ、かつネットワークのバースト的あるいは局部的なトラヒック上昇を抑え、サービスの提供を円滑化することを可能とする。

【0013】

【発明の実施の形態】（構成の説明）本発明の移動平均を利用した方路選択方法及び装置の一実施の形態について図面を参照しながら説明する。

【0014】図1は、本発明の一実施の形態を示す図である。本実施の形態はトラヒック予測により方路選択を行う機能を有し、多量データの配信時等に適したネットワーク構成を採用する。

【0015】本実施の形態では、ネットワークを構成するところのネットワーク構成ノード100と、ネットワークのトラヒック状況等を管理するネットワーク管理ノード110とから構成される。ネットワーク構成ノード100は、複数のノードA～Hと各ノード間を接続する方路コネクション（方路）a1、a2、～g1とで構成され、本例ではノードAがサービスを提供するところのサービス提供ノード120である。また、ネットワーク管理ノード110は、各ノードA～Hから実測トラヒック量のトラヒックデータの報告を受け、収集したトラヒックデータに基づきトラヒック量の予測を行いサービス提供ノード120に対し、方路の予約情報を提供、通知するトラヒック予約機能を有する。

【0016】図2は、本実施の形態のトラヒック予測機能を有するネットワーク管理ノード110の詳細構成を示す図である。ネットワーク管理ノード110は、各ノードA～Hからのトラヒックデータの報告を受け、データ収集、更新するデータ収集部200と、収集したトラヒックデータから予測トラヒック量の予測演算を行う予測トラヒック算出部210と、予測トラヒック量に基いて方路選択要求に対し、最適方路を選択して方路の予約情報を通知する機能を有する方路選択要求受付部220とから構成されている。各部の構成概要は以下のとおりである。

【0017】データ収集部200は、収集データ受付部201と、データ更新部202と、データ取出し部203とを有する。予測トラヒック算出部210は、データ取出し部211と、正規分布グループ及びセンタ値算出部212と、移動平均算出部213と、補正值算出部214と、予測値算出部215とを有する。方路選択要求受付部220は、要求受付部221と、方路割出し部222と、予測値要求部223と、予約状況確認部224と、最適方路選択部225と、予約更新部226とを有する。

【0018】（動作の説明）次に、本実施の形態の動作について図3～5を参照して詳細に説明する。

【0019】ネットワーク構成ノード100におけるネットワークを構成する各ノードA～Hは、それぞれの方路a1、a2、～g1毎のトラヒックデータを毎時間、ネットワーク管理ノード110のデータ収集部200に報告する。

【0020】ネットワーク管理ノード110のデータ収集部200では、収集データ受付部201が各ノードか

らの各方路毎のトラヒックデータを受信し、データ更新部202は、各ノードの各方路毎のトラヒックデータ及びこのデータに基づき算出したトラヒックの平均値及び標準偏差からなるデータベースを作成し、実測データとして更新、記憶する。

【0021】図3は、データベースとして記憶された前記実測データ等のデータ構成を示す図である。各ノード毎の方路別のトラヒックデータ、平均値及び標準偏差値を各曜日毎に1時間単位で記録されたデータ構成を採用している。

【0022】サービス提供ノード120は、図示しない複数の端末等が接続されており、常時その端末等からユーザーの配信サービスの要求を受付けており、配信サービスの要求を受け付けると、ネットワーク管理ノード110の方路選択要求部220に対し、配信サービス情報を送るに最も適したトラヒックが低いと予測される方路の選択を要求する。

【0023】ネットワーク管理ノード110では、ユーザーの方路の選択要求を方路選択要求受付部220の要求受付部221で受け付け、方路割出し部222は要求された配信データの配信先ノードに関連する全ての方路を割り出し、予測値要求部223は、予測トラヒック算出部210に対し予測トラヒック量のデータの算出を要求する。

【0024】予測トラヒック算出部210では、データ取り出し部211は、収集されている図3に示す方路データのなかで、要求に関連する全ての方路、すなわちサービス提供ノード120から、サービス情報を送る先のノード（例えば、ノードH）までの全ての方路130の実績データを取り出す。

【0025】正規分布グループ及びセンタ値算出部212では、データ取り出し部211で取り出した受付時のトラヒック量の実測データ、平均値及び標準偏差値を設定、記録するとともに、トラヒックの変動幅を正規分布と考え、センタ値及びグループ番号を算出して記録する。

【0026】例えば、要求受付時の実績データに対する正規分布の24分割のグループとそのセンタ値を求める。前記センタ値及びグループ番号を次の方法により求める。つまり、ある方路のトラヒックの変動を正規分布と考え、これをモデル化して予測トラヒック量を算出する。正規分布は、図4に示すように平均値T0（M.V）と標準偏差（σ）があれば乱数を基に数値群を算出することで作成することができる。一般式としては各グループのセンタ値は、12分割の場合、

$$T_n = T_0 + 0.5 (n - 12.25) \times \sigma$$

ここで、 T_0 (M.V) = 135.09 (例えば、トラヒックの平均値)

$$\sigma = 8.46$$

例えば、グループ番号n = 6のグループ（グループ6）

は、 $T_6 = 135.09 + 0.5 (6 - 12.25) \times 8.46 = 108.6525$ となり、従って、グループ6はセンタ値108.6525、センタ値に対する上限値及び下限値の範囲はセンタ値±1.0575として求めることができる。

【0027】次に、前記センター値に対する補正值を、過去のデータの長期移動平均及び短期移動平均から求め、これにより補正する。

【0028】まず、移動平均算出部213は、要求受付時の1週間前の同時刻より24時間前からの1時間単位の24時間分のデータの平均値である長期移動平均、及び要求受付時の3時間前から1時間単位の3時間分のデータの平均値である短期移動平均を求め、前記データとともに記憶する。補正值算出部214は、前記長期移動平均及び短期移動平均の差分の2分の1を補正值として算出して記憶する。

【0029】予測値算出部215は、算出された前記センタ値及び補正值から、要求受付時の実績データに対するセンタ値に前記補正值を足して補正後の予測トラヒック値を算出する。また、要求受付時の実測トラヒック値に対する標準偏差値から、前記補正後の予測トラヒック値の予測上限値及び予測下限値を求めて要求受付後のトラヒック変動幅として予測し、トラヒック量の予測情報である予測値として前記予測上限値及び予測下限値を記憶する。

【0030】図5は、以上のデータを長期短期移動平均算出データとして方路毎に記憶したデータ構造を示す図である。主にセンタ値、グループ番号、短期及び長期移動平均、補正值、予測上限値及び予測下限値等からなるデータ構造を有する。予測トラヒック値は、前記長期移動平均が短期移動平均より上回る場合は増加傾向にあり、下回る場合は減少傾向にあるといえる。

【0031】ネットワーク管理ノード110の方路選択要求受付部220では、予測トラヒック算出部210で関連する全ての方路の予測値が求まったところで、予約状況確認部225は、予測値要求部223を介して図5に示す情報を入力して確認し、最適方路選択部225は、サービス提供ノード120等からの同様の要求に対し既に最適方路として通知済みの方路は予約方路とし、方路選択時の選択する優先度を下げ、同一路由に負荷が集中しないようにしてトラヒックが少ないと予測される方路を組み合わせて方路を決定する。方路の決定は具体的には予測値に基づいて決定すると好適であり、例えば、予測下限値の小さい方路及び予測上限値と予測下限値の差が小さい方路を選択して予約方路とする。決定した予約方路は、予約更新部226に記録し、予約更新部226から最適方路として要求受付部221を介してサービス提供ノード120に通知される。

【0032】図6は、予約更新部226において方路予約状況データとして記録された予約方路のデータ構成を

示す図である。同図では、サービス提供ノード120から送信先ノードまでの方路として、時刻1時の要求の場合は方路a1、b1、…g1が、時刻23時の要求の場合は方路a1、b2、…が予約方路として選択、記録され、サービス提供ノード120に通知されていることが示されている。

【0033】サービス提供ノード120は、ネットワーク管理ノード110から通知された方路からなるルートに対しコネクションを張り、配信データ情報を所定の送信先ノードに送る。また、サービス提供ノード120が当該ノードまでのコネクションを張ることができなかつた場合には、要求された配信データ情報を2次記憶装置に蓄積し、要求を出したユーザに対しては、要求を受けた旨を伝え受付後の処理を一旦終了させる。その後、一定のタイミングにおいてリトライを行い処理を再開する。このようなりトライ動作を一定回数繰り返してもコネクションを張ることができない場合には、ネットワーク管理ノード110に対し通知された方路が使用できない旨を通知して再度方路の選択を要求する。方路選択の要求を規定回数行っても送信先ノードに配信データ情報を送れなかつた場合は、ユーザの希望によって指定された端末に配送失敗の通知を行う。

【0034】サービス提供ノード120は、ネットワーク管理ノード110で決定した方路（ルート）のコネクションが張れ、データを送信先ノードに送り終わった時に、予約方路の解放をネットワーク管理ノード110に要求する。また、ユーザの希望によって、指定された端末に配送完了の通知を行う。ネットワーク管理ノード110は、解放要求された方路が予約方路となっていた場合は解放する。

【0035】（他の実施の形態）以上の実施の形態では、長期移動平均及び短期移動平均をそれぞれ24時間及び3時間で平均して算出したが、この期間はそれぞれ1ヶ月及び1日とすることができる。また、正規分布の分割数等も適宜変更することができる。本実施の形態においても各ノードでの動作は同様である。つまり、ネットワークの各ノード100は、方路130毎のトラヒックデータを毎時間ネットワーク管理ノード110のデータ収集部200に報告する。ネットワーク管理ノードのデータ収集部200では、報告された各ノードの各方路のトラヒックデータを実測データ及び平均値及び標準偏差を図3と同様に記憶する。

【0036】ネットワーク管理ノード110の予測トラヒック算出部210は、収集している各方路データを基に、全ての方路の収集データを取り出し、要求受付の1ヶ月前の1ヶ月移動平均、1日移動平均を求める。次に要求受付時の実績値に対する正規分布の30分割のグループとそのセンタ値を求める。更に1ヶ月移動平均、1日移動平均の差分の2分の1を補正値とする。これらの値から1日の予測トラヒック変動幅を求める。全ての方

路の予測トラヒックが求まったところで、ネットワーク管理ノード110の方路選択要求受付部220では、1日の優先選択方路を各ノードへ通知する。

【0037】各ノード100は、ネットワーク管理ノード110から通知された方路を優先的に選択する。方路故障等が発生した場合は、ネットワーク管理ノード110が新たに優先選択方路を算出し、各ノード100に通知する。

【0038】以上の実施の形態において、各データはテーブル形式で記憶する例として説明したが、必ずしもこのような記憶手段を必須とするものではなく、図3、図5、図6に示すデータはそのうちの最小限の情報を各部で記憶するように構成することができることは言うまでもない。また、前記実施の形態では、実測トラヒック量から平均値と標準偏差値を算出して正規分布に従うとしてトラヒック量の予測を行うように構成したが、トラヒック量の予測としては実測トラヒック量に前記長期移動平均及び短期移動平均による補正を加えることにより行うことができる。

【0039】

【発明の効果】本発明によれば、各ノードの各方路毎の実測トラヒック量、又はその正規分布に基づくトラヒック量と、実測トラヒック量から算出した長期移動平均及び短期移動平均の2つの移動平均によりそれぞれの方路のトラヒック量を予測するように構成しているから、方路毎により正確なトラヒック量を予測することができ、トラヒックが低いと予測される方路を選択することができ、特定方路にトラヒックが集中することを回避することができるから、ネットワークにかなりの負荷がかかるサービスを提供する場合でも、リソース不足等によるサービス提供不可、あるいはリソースを占有してしまうことによる他のサービスに対する影響を最小限にする事が可能となり、ネットワークのバースト的あるいは局部的なトラヒック上昇を抑え、安定したサービス提供が可能となり、ネットワークの各方路のトラヒック量を最適に制御する事が可能となる。

【0040】また、各ノードは、サービスの要求を受付けても、記憶装置に蓄積させることにより、トラヒックが低くなると予測される時間帯に情報の送信を開始するようにしているので、トラヒックの高い時刻にサービスの要求を受付てもすぐに情報を送る必要がなく、ネットワークに負担をかけることがない。

【0041】更に、指定した時刻あるいは時間帯のトラヒックを予測する為、特定の時間帯だけではなく、いつの時間帯でもトラヒックの低い方路を選択することによりサービスを実現することから、情報の配送をトラヒックが低いと予想される夜間帯のみに限定する必要がなく、サービスの幅を広げることが可能である。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の方路選択方法及び装置の一実施の形態

のネットワーク構成を示す図である。

【図2】本実施の形態の機能ブロック構成を示す図である。

【図3】本実施の形態のトラヒックデータのデータ構成を示す図である。

【図4】トラヒックの正規分布を示す図である。

【図5】本実施の形態の長期短期移動平均算出データのデータ構成を示す図である。

【図6】本実施の形態の方路予約状況データのデータ構成を示す図である。

【符号の説明】

- 100 ネットワーク構成ノード
- 110 ネットワーク管理ノード
- 120 サービス提供ノード
- 130 方路
- 200 データ収集部

201 収集データ受付部

202 データ更新部

203、211 データ取出し部

210 予測トラヒック算出部

212 正規分布グループ及びセンタ値算出部

213 移動平均算出部

214 補正值算出部

215 予測値算出部

220 方路選択要求受付部

221 要求受付部

222 方路割出し部

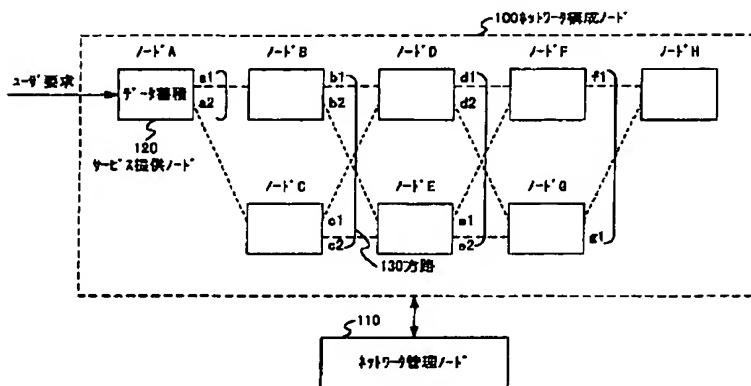
223 予測値要求部

224 予約状況確認部

225 最適方路選択部

226 予約更新部

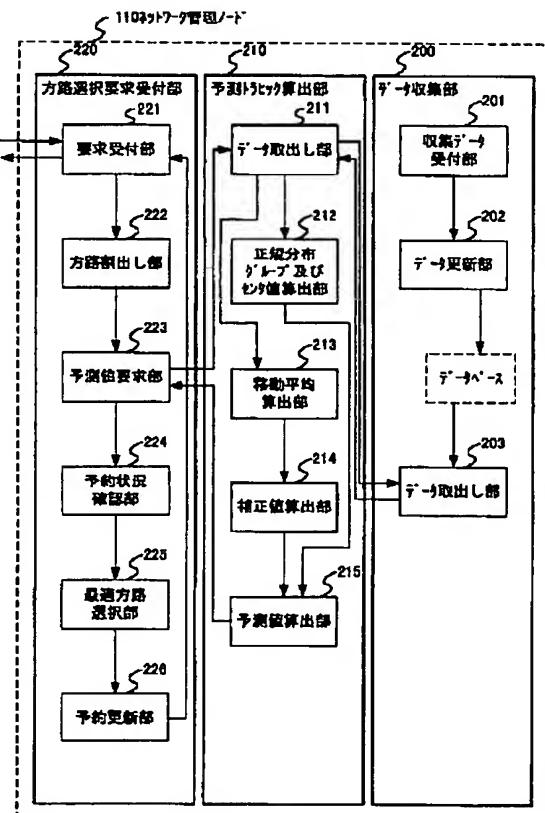
【図1】



【図6】

	時間	月	火	水	木	金	土	日
方路a1	0 1 : 23						
方路a2	0 1 : 23							
方路b1	0 1 : 23						
方路b2	0 1 : 23						
:	:							
方路g1	0 1 : 23						

【図2】

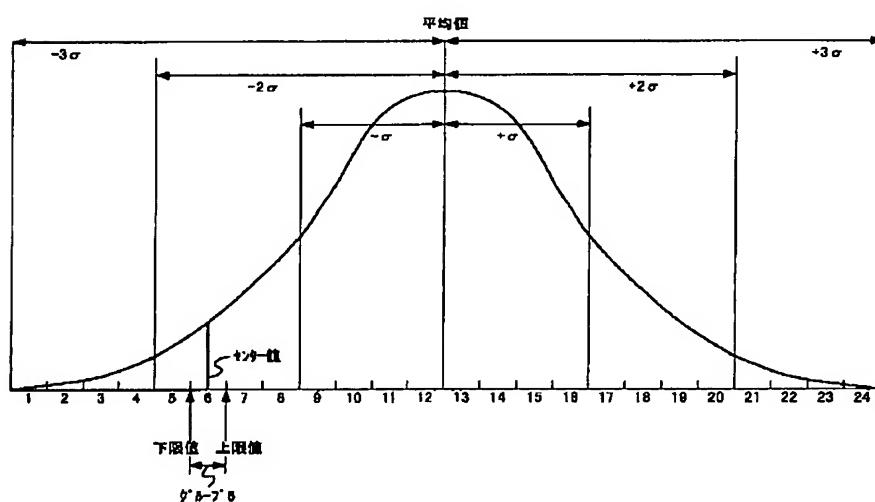


【図3】

各ノード毎のトラッキング

	月	火	水	木	金	土	日	平均値	標準偏差
	0~23	0~23	0~23	0~23	0~23	0~23	0~23		
方路a1
方路a2
方路b1
方路b2
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
方路g1

【図4】



【図5】

長期短期移動平均算出

	受付時 実績	平均値	標準 偏差値	セン	グレーブ 番号	短期 移動平均	長期 移動平均	補正値	予測 上限値	予測 下限値
方法a1	…	…	…	…	…	…	…	…	…	…
方法a2	…	…	…	…	…	…	…	…	…	…
方法b1	…	…	…	…	…	…	…	…	…	…
方法b2	…	…	…	…	…	…	…	…	…	…
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
方法g1	…	…	…	…	…	…	…	…	…	…

フロントページの続き

F ターム(参考) 5K019 AA01 BA53 BA65 BB22 DC01
 EA01 EA14
 5K030 GA13 HA08 JA11 JL07 KA01
 KA05 LC11 LE03 MA01 MB02
 MB09 MB16
 5K051 AA01 BB02 CC02 DD01 DD11
 EE02 FF01 FF03 FF16 GG01
 GG11